### PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

06-149634

(43)Date of publication of application: 31.05.1994

(51)Int.CI.

G06F 12/00 G06F 12/00

(21)Application number: 04-293587

(22)Date of filing:

30.10.1992

(71)Applicant: TOSHIBA CORP

(72)Inventor:

**FUJIWARA MUTSUMI** 

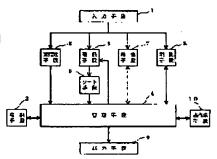
KAMIMURA SHUICHI YONEDA KIYOSHI KONNO HIROSHI WADA ISAKU

#### (54) DATA BASE DEVICE

(57)Abstract:

PURPOSE: To provide a data base device capable of easily grasping relation between data to be newly registered or changed and registered data, simplifying the management of a table and data and flexibly corresponding to a using procedure which is not supposed at the time of design.

CONSTITUTION: The sequence of plural words is defined as a line, plural lines are indivisually/selectively registered/deleted in/from plural tables respectively matched with plural-conditions and the lines are retrieved based upon the contents of each word. The data base device is provided with an input means 1, a storage means 2, a table specifying means 3, a management means 4, a registering means 5, a sorting means 6, a retrieving means 7, a deleting means 8, and an output means 9. The means 3 specifies plural corresponding tables to one line based upon a registering condition indicating relation between the lines and tables and the means 5 registers the line in respective tables. The registered line is sorted by the means 6 based upon the sorting rules of respective tables.



#### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

28.10.1999

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2000 Japanese Patent Office

(19)日本国特許庁(JP)

## (12) 公開特許公報(A)

FI

(11)特許出願公開番号

特開平6-149634

(43)公開日 平成6年(1994)5月31日

(51)Int.Cl.<sup>5</sup>

識別記号

庁内整理番号

8526-5B

技術表示箇所

G06F 12/00

505 5 1 2

8526-5B

審査請求 未請求 請求項の数8(全33頁)

(21)出願番号

特願平4-293587

(22)出願日

平成 4年(1992)10月30日

(71)出願人 000003078

株式会社東芝

神奈川県川崎市幸区堀川町72番地

(72)発明者 藤原 睦

神奈川県川崎市幸区柳町70番地 株式会社

東芝柳町工場内

(72)発明者 上村 秀一

神奈川県川崎市幸区柳町70番地 株式会社

東芝柳町工場内

(72) 発明者 米田 清

神奈川県川崎市幸区柳町70番地 株式会社

東芝柳町工場内

(74)代理人 弁理士 木内 光春

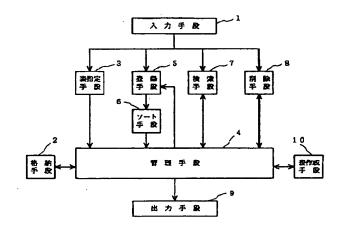
最終頁に続く

#### (54) 【発明の名称 】 データベース装置

#### (57) 【要約】

【目的】 新規登録または変更するデータと登録済みデ ータとの関連を容易に把握可能であり、表とデータの管 理が簡略で、設計時に想定されなかった使い方に対して も柔軟に対処可能なデータベース装置を提供する。

【構成】 複数のワードの順序列をラインとして、複数 のラインを複数の条件に合致する複数の表に対して個別 ・選択的に登録・削除するとともに、ワードの内容に基 づいてラインを検索する。入力手段1、格納手段2、表 指定手段3、管理手段4、登録手段5、ソート手段6、 検索手段7、削除手段8、出力手段9を備える。1つの ラインに対し、表指定手段3により、ラインと表の関係 を示す登録条件に基づいて、対応する複数の表を指定 し、各表に、登録手段5によってラインを登録する。登 録したラインを、ソート手段6により、各表のソート規 則に基づいてソートする。



#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のワードの順序列をラインとして、 複数のラインを複数の条件に合致する複数の表に対して 個別・選択的に登録・削除するとともに、ワードの内容 に基づいてラインを検索するデータベース装置におい て、

複数のワードの順序列をラインとして入力するととも に、すでに登録済みのラインを、ワードの内容またはラ インの位置によって指定し、検索指令、削除指令、また は変更指令を入力する入力手段と、

各表に設定されたソート規則と各表に登録されたライン 情報およびそのソート順情報を含む複数の表情報を格納 する格納手段と、

ラインと表の対応関係を示す予め設定された一定の登録 条件を有し、前記入力手段によるラインの入力に応答し て、入力されたラインのワードの内容と前記登録条件に 基づき、そのラインを登録する複数の表を指定するとと もに、前記入力手段による登録済みのラインの検索指 令、削除指令、または変更指令の入力に応答して、指定 されたラインのワードの内容と前記登録条件に基づき、 そのラインが登録された複数の表を指定する表指定手段

前記格納手段に格納された複数の表情報を管理し、前記 表指定手段によって指定された複数の表情報を提供する 管理手段と、

前記入力手段によるラインの入力に応答して、前記表指 定手段によって指定された複数の表情報を前記管理手段 から受け取り、各表に、前記入力手段によって入力され たラインをそれぞれ登録する登録手段と、

前記登録手段によって複数の表に登録されたラインを、 各表に設定された前記ソート規則によって特定される位 置のワードの内容に基づいて表の上にソートするソート 手段と、

前記入力手段による登録済みのラインの検索指令、削除 指令、または変更指令の入力に応答して、前記表指定手 段によって指定された複数の表情報を前記管理手段から 受け取り、各表の上で、前記ソート手段によってソート された順序に基づき、前記入力手段によって指定された 登録済みのラインをそれぞれ検索する検索手段と、

前記入力手段による登録済みのラインの削除指令または 変更指令の入力に応答して、前記検索手段によって検索 された複数の表情報を受け取り、各表の上で検索された ラインを削除する削除手段とを備え、

前記管理手段が、前記登録手段およびソート手段による 登録情報と、前記削除手段による削除情報によって管理 情報を更新するとともに、前記検索手段による検索情報 を管理するように構成され、

さらに、前記管理手段による管理情報を出力する出力手 段を備えたことを特徴とするデータベース装置。

【請求項2】 前記管理手段が、前記表指定手段によっ

て指定された表が前記格納手段内に存在していない場合に、指定された表に合致する新たな表を作成する表作成手段を有することを特徴とする請求項1に記載のデータベース装置。

【請求項3】 前記一定の登録条件が、ある1つのラインに対して、そのラインを構成するある位置のワードと同じワードを同じ位置に有するラインからなり、かつ、別の位置のワードをソートキーとする表を対応させるように設定されたことを特徴とする請求項1に記載のデータベース装置。

【請求項4】 前記ラインが、3つのワードの順序列として構成され、

前記ラインを構成する3つのワードの3つの位置に対して、その順序に関わらず、いずれか1つの位置を第1の位置、別の1つの位置を第2の位置、残りの1つの位置を第3の位置と定義した場合に、

前記一定の登録条件が、ある1つのラインに対して、

前記ラインを構成する第1の位置のワードと同じワード を第1の位置に有するライン集合からなり、かつ、第2 の位置のワードをソートキーとする第1の表と、

前記ラインを構成する第1の位置のワードと同じワード を第1の位置に有するライン集合からなり、かつ、第3 の位置のワードをソートキーとする第2の表と、

前記ラインを構成する第2の位置のワードと同じワード を第2の位置に有するライン集合からなり、かつ、第1 の位置のワードをソートキーとする第3の表と、

前記ラインを構成する第3の位置のワードと同じワード を第3の位置に有するライン集合からなり、かつ、第1 の位置のワードをソートキーとする第4の表とを対応さ せるように設定されたことを特徴とする請求項3に記載 のデータベース装置。

【請求項5】 前記一定の登録条件が、ある1つのラインに対して、前記ラインを構成する第2の位置のワードと同じワードを第2の位置に有するライン集合からなり、かつ、第3の位置のワードをソートキーとする表、または、前記ラインを構成する第3の位置のワードと同じワードを第3の位置に有するライン集合からなり、かつ、第2の位置のワードをソートキーとする表を対応させるように設定されたことを特徴とする請求項4に記載のデータベース装置。

【請求項6】 前記一定の登録条件が、ある1つのラインに対して、そのラインを構成する複数の位置のワードをソートキーとする表を対応させるように設定されたことを特徴とする請求項3に記載のデータベース装置。

【請求項7】 前記ラインが、3つのワードの順序列と して構成され、

前記ラインを構成する3つのワードの3つの位置に対して、その順序に関わらず、いずれか1つの位置を第1の 位置、別の1つの位置を第2の位置、残りの1つの位置 を第3の位置と定義した場合に、 前記一定の登録条件が、ある1つのラインに対して、前記ラインを構成する第1の位置のワードと同じワードを第1の位置に有するライン集合からなり、かつ、第2の位置と第3の位置のワードを、第1および第2のソートキーとする表を対応させるように設定されたことを特徴とする請求項6に記載のデータベース装置。

【請求項8】 前記ワードが、2つの文字列の順序対、 文字列と整数の順序対、2つの整数の順序対、または、 1つの浮動小数点数の4種類のいずれかであることを特 徴とする請求項1に記載のデータベース装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、データベース装置に関する。

[0002]

 $R = \{(s_1, \dots, s_n) | s_i \in S_i \text{ for } i = 1, \dots, n\}$ 

このとき、Rの任意の部分集合を $S_1$ 、…、 $S_n$  の間の n 項関係(または単に関係、ないしはリレーション)と呼ぶ。たとえば、2 個の集合  $S_1$ 、 $S_2$  を次の式(2)に示すように定義する。

[0006]

【数2】

S1={東京、神奈川}

 $S_2 = \{ 三鷹、武蔵野、川崎、横浜 \} …式(2)$  このとき、2個の集合 $S_1$ 、 $S_2$ の直積集合 $S_1 \times S_2$  は、次の式(3)のように表される。

[0007]

【数3】

 $S_1 \times S_2 =$ 

{(東京、三鷹), (東京、武蔵野),

(東京、川崎), (東京、横浜),

(神奈川、三鷹), (神奈川、武蔵野),

(神奈川, 川崎), (神奈川, 横浜)} …式(3) このうち 次の式(4)に示すような部分集合 R が

このうち、次の式(4)に示すような部分集合Rが、都県-市リレーションである。

[0008]

【数4】

R= ((東京, 三鷹), (東京, 武蔵野),

(神奈川、川崎)、(神奈川、横浜))・・・式(4) RDBは、このようなリレーションの集合をデータとするDBである。要するに、リレーションは図52、図53に示すような表である。一般的に、表を横に見て1つの行をタブル(組、tuple、レコード)、縦にみて1つの列を属性(attribute)と呼ぶ。図52の表で各属性に付けられた名前を属性名(attributename)といい、各属性の値を属性値(attribute value、フィールド値)という。また、表の名前をリレーション名(関係名、relation name)という。 【従来の技術】データベース(DB)技術の目的は、データの内部構造を、それを利用する応用プログラムから独立させることである。

【0003】従来のDBシステムの概念上の枠組みには、階層、ネットワーク、リレーショナルなどの代表的なものがある。それらのうち、リレーショナル・データベース(RDB)が最も理論的に整理されており、現在では標準的な技術となっている。このRDBの基礎概念は、「関係」である。この点について、以下に説明する。

【0004】例えば、n個の集合S<sub>1</sub>, …、S<sub>n</sub>の直積 集合Rを次のように定義する。

[0005]

【数1】

#### … 式(1)

【0009】このように、RDBにおいては、リレーションという表を概念的な仲立ちとして、データレコードを計算機に収容する。もちろん、計算機の内部では複雑なデータ構造やアクセス手続きをとっている可能性が高い。しかし、ユーザからはその複雑な実装が見えない。実装に関する情報は隠蔽されている。単なる表、すなわちデータの容器があって、ユーザはその容器にレコードを入れるという利用法である。

【0010】RDBは、次のような4つの処理機能を持つ。:

「1. レコードを収容する表を設定する。」

「2. 表にレコードを登録する。」

「3. 表からレコードを削除する。」

「4. 表の中のレコードを検索する。」

そして、RDBの実装は、属性と属性値を指定すれば、 レコードの登録処理、削除処理、および検索処理が能率 良くできるようになっている。

【0011】RDBの特徴の1つは、表とレコードとの独立性が高いことである。ユーザは、まず表を設定し、しかる後にその表にレコードを登録する。あるレコードをある表に登録しておくか否かはユーザの任意である。検索したレコードのある属性値を変更する場合である。レコードと表との対応を変更するためには、上記のようなレコードを表との対応を変更するためには、上記のようなレコード登録、削除の操作が必要である。複数の表を指でしたレコードを、指定した新たな表に登録する場合でも、新たに生成されたレコードをどの表に登録するよいカち、RDBにおいて、は、ユーザが管理する。すなわち、RDBにおいて、もレコードの対応関係は、ユーザが任意の表に任意の表にしているとレコードを登録するという行為を通してのみ与えられる。【0012】先に説明したように、関係は1つの集合で

ある。一般に、集合の定義には、外延的な方法と内包的な方法がある。外延的な方法では、要素を全て列挙することによって集合を定義する。たとえば、0以上9以下の整数全体の集合Sを、次の式(5)に示すように定義するのが外延的な定義である。

[0013]

【数5】

S = {0. 1. 2. 3. 4. 5. 6. 7. 8. 9} …式 (5)

これに対して、その集合に属する要素が満たすべき性質を規定するのが内包的な定義である。たとえば、上の集合Sを、次の式(6)のように定義するのが内包的な定義である。ここで、Zは整数の集合である。

[0014]

【数6】

 $S = \{n \in Z \mid 0 \le n \le 9\}$ 

… 式(6)

これに対して、表にレコードを登録する行為は、「このレコードはこのリレーション(表)に属し、このレコードが登録されない他のリレーション(表)には属さない。」ということを、属性と属性値を列挙することによって定義している。これを全てのレコードについて行うのであるから、リレーションは外延的に定義されている。

【0015】この結果、RDBは次のような特徴を持つ。まず、リレーションに従って行う処理は、概念的に単純であり、能率良く行える。すなわちブログラムは簡単ですみ、計算量も少ない。たとえば図53において、「(A) 生年が「63年の者を検索する。」という処理は、リレーションに従う処理であり、能率良く行うことができる。

[0016]

【発明が解決しようとする課題】これに対して、RDBにおいて、リレーションに従わない処理は、もともと想定されていなかった処理であるから、能率が悪い。たとえば、図53において、「(B)生年が若い順に3番めの者を検索する。」という処理は、リレーションに従わない処理である。この処理は、仮に図53の表中に「生年の順番」という属性がもともとありさえすれば、容易に実行できるものである。それにもかかわらず、図53の表中においては、「生年の順番」という属性が、予め考えられてはいないので、(B)の処理を行うためには、登録されたレコードのうち生年を有するレコードを全て調べた上で、これらのレコードの順番を定めなければならない。このような検索を実行する場合には、プログラムが長くなり、計算量も多くなる。

【0017】さらに言及すれば、この場合、(B)の処理で用いる属性「生年の順番」は、(A)の処理で用いる属性「生年」から自然に定まるものである。すなわち、属性「生年」を有するレコ

ードの関係の部分集合を規定する内包的な性質として、 自然に存在するものである。それにも関わらず、属性 「生年の順番」は、このRDBには存在しない属性であ るために、この属性を利用した(B)の処理は、容易に 実行することができないのである。

【0018】以上のことから、RDBは、その設計時に 想定された使い方には適合している反面、想定から少し 外れた使い方をしようとすると、能率が悪いことがわか る。ここで、設計時に想定された使い方とは、外延的な 定義に用いた属性と、その値とでレコードを扱うことで ある。また、想定から少し外れた使い方とは、前述の

(B) の処理のように、RDBに存在する属性とその値から導かれる性質によって内包的に規定されるレコードを扱うことである。

【0019】一般的に、DBを設計してから時間がたつと、使い方が設計時の想定から外れて来ることは避けられない。なぜなら、DBの方が、それを利用する応用プログラムよりも寿命が長いからである。つまり、ほとんどの場合、DBは既に存在しており、プログラムは、DBに存在する情報をなんとか利用しようという意図をもって書かれるのである。このようにDBの使い方が設計時の想定から外れる場合として、図53の表に対する前述の処理に関連付けるならば、DBの設計時には、「生年」という属性を検索できるようにしておけば十分だと考えられていたにも関わらず、実際には年齢順の方が使いやすいことが後で判明したりする場合などが挙げられる。このような場合、RDBでは、新たに「年齢順」という属性を設けることになる。これは表の作り直しに当り、レコード数が多いときは大変な作業である。

【0020】このことは、従来のデータベースにおける、表とレコードの対応関係(登録操作)が任意であるという本質的な特徴に起因する。すなわち、ユーザはデータベースの構築、利用にあたって、

「A. レコードの作成、変更」

「B. レコードの表への登録、削除」

という2つの操作を関連付けて実行する必要がある。なぜなら、データを保存する際には、データベース中にあるレコードが存在している場合、このレコードの存在だけでなく、そのレコードがどの表に登録されており、どの表に登録されていないかということが重要だからである。したがって、1つのレコードが複数の表に登録されるべき内容を表している場合には、ユーザは、それを判断して、そのレコードを対応する複数の表に対して個別に登録しなければならない。

【0021】例えば、イベントスケジュール管理のデータベースにおいて、将来のイベントを管理している表(表名: FUTURE EVENT)には、「時刻 イベント」のレコードが、イベントとその発生時刻を表すために登録される。ここで、各イベントには、不定人数の参加者が予定されているとする。これに対して、この予定される参

加者に関する表(表名:ATTENDANT EVENT )を作成し、この表に、「参加者 イベント」のレコードを登録する。そして、表「FUTURE EVENT」に登録されている「時刻 イベント」のレコードは、イベントが生起すると削除され、すでに生起したイベントを管理している表(表名:PAST EVENT)に登録される。

【0022】この場合、それぞれの表は、その目的に適した形式のレコードのみを効率的に登録しているが、1つのイベントに関してどのような情報が登録されているかという検索は、3つの表(FUTURE EVENT、ATTENDANT EVENT、PAST EVENT)を個別に調べなければ実行できない。例えば、あるイベントに関する「時刻 イベント」のレコードは、表「FUTURE EVENT」か表「PAST EVENT」がどちらか一方に必ず含まれているはずであるが、これを確認するためには、両方の表を同時に調べなければならない。また、イベント生起時には、一方の表からそのイベントに関するレコードを削除し、かつ、他方の表にそのイベントに関するレコードを登録するという2つの処理を、ユーザの責任において同時に行わなければならない。ここに誤りが生じる可能性があり、かつ、誤りの検出にも手間がかかる。

【0023】このような問題を回避する一つの方法として、「FUTURE EVENT」と「PAST EVENT」という2つの表の別をやめて、例えば、1つの表(表名:EVENT)を作成し、この表「EVENT」に、「FUTURE/PAST 時刻 イベント」というレコードとして、イベントのスケジュールを登録することが考えられる。ここで、フィールド「FUTURE/PAST」は、FUTURE or PASTを意味する。この方法を採用した場合、イベント生起時には、前述の方法のように、異なる表に対する2つの処理(削除と登録)を行う必要なく、「FUTURE/PAST」のフィールド値の変更という1つの処理を行うだけでよいため、誤りが発生する可能性が極めて少なくなり、かつ、誤りの検出も比較的容易になる。

【0024】その反面、この方法での処理を進めるためには、結局、関連性のあるレコードを登録する表をすべて融合して1つの表とすることになるため、有効に使われない多くのフィールドを含む長尺なレコードを登録することになる。このような無駄の多い長尺なレコードを多数登録することは、レコードを収納する表を設定することによるデータベースの効率的運用を放棄することに他ならない。

【0025】以上のように、表を設定し、その表に対してレコードを任意に登録、削除することでデータを効率的に蓄積利用しようとする従来のデータベースシステムにおいては、表とレコードの対応関係の意図的な管理に多くの労力を要し、その分だけ多くのコストが費やされている。また、従来のデータベースにおいては、レコードの内容すなわちフィールド値に関して、あるフィールド値を持つレコードの指定した表への(正しいレコード

としての) 登録の可否を制限することはあっても、その レコードがどの表に登録されるべきであるかを指示する 機能、あるいは、実際に自動的に登録を行う機能は、設 けられていない。

【0026】したがって、従来のデータベースにおい て、特定のフィールド値に関して、どのようなレコード がそのフィールド値を有し、また、そのフィールド値を 有するレコードがどのような表に登録されているかを検 索することは困難である。すなわち、フィールド値は、 文字列や数値であり、それが各レコード(の各フィール ド) でどのような意味に用いられるかはユーザの任意で ある。そのため、異なる表の異なるレコード間で、同一 のフィールド値が全く異なる意味で用いられることは十 分ありうる。このような同一のフィールド値の異なる意 味での使用は、データベース中におけるデータ処理の長 乱を来し、極めて不都合である。したがって、ユーザが レコードを作成する際には、それぞれのフィールド値 が、そのときすでにデータベース中に使用されているフ ィールド値とどういう関連を持つかを把握することが不 可欠である。そして、このように、特定のフィールド値 の情報をデータベース全体にわたって完全に把握するた めには、従来のデータベースにおいて、関連する(レニ ードを含む)可能性のある表のレコードをすべて調べて 結論を出さなければならない。しかしながら、このよう な検索の実行には、大変な手間がかがり、また、個々の フィールド値ごとに可能性のある表やフィールドの情報 をユーザが維持管理すること自体が困難である。

【0027】本発明は上記のような従来技術の課題を軽決するために提案されたものであり、その目的は、新たに登録するデータまたは内容を変更するデータとすでに登録されているデータとの関連を容易に把握可能であり、表とデータの管理が簡略で、設計時に想定されなたった使い方に対しても柔軟に対処でき、操作性および能率に優れたデータベース装置を提供することである。

#### [0028]

【課題を解決するための手段】本発明によるデータベース装置の基本的な特徴について、図1を参照して説明こる。ここで、図1は、本発明によるデータベース装置の構成の概略を示す概念図である。すなわち、この図1に示すように、本発明の装置は、複数のフードの順序列をラインとして、複数のラインを複数の条件に合致する複数の表に対して個別・選択的に登録・削除するとともに、ワードの内容に基づいてラインを検索するデータで、フードの内容に基づいてラインを検索するデータに表置において、入力手段1、格和手段2、表指定手段3、管理手段4、登録手段5、ソート手段6、検索手段7、削除手段5、出力手段9を備えたことを特徴としている。

【0029】入力手段1は、複数のフードの順序列をラインとして入力する機能と、すでに登録済みのラインを、ワードの内容またはラインの位置によって指定し、

検索指令、削除指令、または変更指令を入力する機能を有する。格納手段2は、各表に設定されたソート規則と 各表に登録されたライン情報およびそのソート順情報を 含む複数の表情報を格納する機能を有する。

【0030】表指定手段3は、ラインと表の対応関係を示す予め設定された一定の登録条件を有し、入力手段1によるラインの入力に応答して、入力されたラインのワードの内容と登録条件に基づき、そのラインを登録する複数の表を指定する機能と、入力手段1による登録済みのラインの検索指令、削除指令、または変更指令の入力に応答して、指定されたラインのワードの内容と登録条件に基づき、そのラインが登録された複数の表を指定する機能を有する。

【0031】管理手段4は、格納手段2に格納された複数の表情報を管理し、表指定手段3によって指定された複数の表情報を提供する機能と、登録手段5およびソート手段6による登録情報と、削除手段8による削除情報によって管理情報を更新する機能と、検索手段7による検索情報を管理する機能を有する。

【0032】登録手段5は、入力手段1によるラインの入力に応答して、表指定手段3によって指定された複数の表情報を管理手段4から受け取り、各表に、入力手段1によって入力されたラインをそれぞれ登録する機能を有する。ソート手段6は、登録手段5によって複数の表に登録されたラインを、各表に設定されたソート規則によって特定される位置のワードの内容に基づいて表の上にソートする機能を有する。

【0033】検索手段7は、入力手段1による登録済みのラインの検索指令、削除指令、または変更指令の入力に応答して、表指定手段3によって指定された複数の表情報を管理手段4から受け取り、各表の上で、ソート手段6によってソートされた順序に基づき、入力手段1によって指定された登録済みのラインをそれぞれ検索する機能を有する。削除手段8は、入力手段1による登録済みのラインの削除指令または変更指令の入力に応答して、検索手段7によって検索された複数の表情報を受け取り、各表の上で検索されたラインを削除する機能を有する。出力手段9は、管理手段4による管理情報を出力する機能を有する。

【0034】また、一般的には、管理手段4は表作成手段10を有している。この表作成手段10は、表指定手段3によって指定された表が格納手段内に存在していない場合に、指定された表に合致する新たな表を作成する機能を有する。一方、ラインを構成するワードとしては、例えば、2つの文字列の順序対、文字列と整数の順序対、2つの整数の順序対、または、1つの浮動小数点数の4種類のいずれかを使用することが可能である。より一般的には、文字列、整数、浮動小数点数、およびそれらの任意個数の順序組を使用することが可能である。さらに、本発明においては、表上のラインをソートする

ソート手段6として、例えば、二分探索木を使用することが可能であるが、二分探索木と同様に、ラインのソート、検索、登録、および削除が可能であれば、別のソート手段を使用することも可能である。

【0035】次に、本発明において、表指定手段3に予め設定される登録条件、すなわち、ラインと表の対応関係を示す一定の登録条件について説明する。まず、1つのラインは、nワード( $w_1$ 、…、 $w_n$ )の順序列で構成される。そして、1つのラインを登録するk種類の表は、 $H_1$ 、…、 $H_k$ と表される。なお、本発明においては、1つのラインが、必ずk種類の表に登録されるわけではなく、ラインの内容によって登録される表の数が異なる場合もある。

#### [0037]

【作用】以上のような構成を有する本発明の作用は次の通りである。まず、ラインを登録する際には、表指定手段により、ラインと表の対応関係を示す登録条件に基づき、ラインを構成する複数のワードに応じて、収納すべき複数の表を自動的に指定でき、登録手段によって容易に登録できる。したがって、設計時に想定されなかった使い方に柔軟に対処可能であり、操作性および能率を向上できる。

【0038】また、この場合、各表に登録されたラインは、ソート手段により、各表に設定されたソート規則に基づいて自動的にソートされ、このソート順情報を含む表情報は、管理手段によって管理される。したがって、ライン情報とソート順情報を含む表情報を、管理手段によって自動的に管理できるため、ユーザが行うべきラインと表の関係の管理と各表のライン構成の管理を簡略化することができる。

【0039】一方、本発明では、表指定手段により、1つのワードが収納されている表を自動的に特定可能であり、また、表指定手段に加えて検索手段を使用することにより、1つのワードによるラインの検索を容易に行うことができる。したがって、1つのワードの情報をデータベース全体にわたって容易に把握でき、データベースにすでに登録されたラインと新しく登録されるラインとの関連を容易に把握することができる。加えて、ソート手段を利用していることから、ソート順によるラインの検索や、検索されたラインの位置の決定なども自動的に

簡単に行えるため、検索処理や、検索の必要な削除処理、変更処理などの能率を向上できる。

【0040】以下には、本発明の作用について、図2~図5を参照してより具体的に説明する。ここで、図2~図5は、本発明によるデータベース装置の一般的な処理手順の例を示すフローチャートであり、図2は登録処理、図3は検索処理、図4は削除処理、図5は変更処理をそれぞれ示している。

【0041】まず、ラインを登録する場合には、図2に 示すように、ステップ1において、入力手段1により、 ラインを構成する n 個のワード (w1 、 … 、 wn ) が作 成され、ステップ2において、n個のワード(w1. ···、w: )の順序列であるラインしが作成され、入力さ れる。ステップ3において、表指定手段3により、ライ ンしのフードの内容と予め設定された登録条件に基づ き、そのラインしを登録するk種類の表H1,…,Hk が自動的に指定される。ステップ4において、管理手段 4により、指定された複数の表が格納手段2内に存在す るか否かが判断され、指定された表H1, …、Hkのう ちで存在しない表がある場合には、ステップ5におい て、表作成手段10により、必要な表が作成される。ス テップうにおいて、指定された k 種類の表 $H_1$ . …、Hkの情報が登録手段5に提供され、登録手段5により、 各表にラインしが登録される。ステップ7において、ソ ート手段6により、各表に設定されたソート規則Sに基 づいて各表がソートされ、登録処理を終了する。

【 $0.0\div2$ 】次に、ラインを検索する場合には、図3に示すように、ステップ11において、入力手段1により、検索するライン上が指定され、ステップ12において、表指定手段3により、ライン上のワードの内容と予め設定された登録条件に基づき、ライン上が登録されたk種類の表 $H_1$ . …、 $H_k$ が自動的に指定される。ステップ13において、指定されたk種類の表 $H_1$ , …、 $H_k$ の情報が検索手段7に提供され、この検索手段7により、指定されたライン上が各表においてソート順に検索され、検索処理を終了する。

【 $0.0 \pm 3$ 】また、ラインを削除する場合には、図4に示すように、ステップ21において、入力手段1により、削除するラインしが指定され、ステップ22において、表指定手段3により、ラインしのワードの内容と予め設定された登録条件に基づき、ラインしが登録された k 種類の表H  $_1$  …、H  $_k$  が自動的に指定される。ステップ23において、指定された k 種類の表H  $_1$  …、H  $_k$  の情報が検索手段7に提供され、この検索手段7により、指定されたラインしが各表においてソート順に検索される。ステップ24において、指定された各表と各表における検索されたライン位置の情報が削除手段8における検索されたライン位置の情報が削除手段8により、各表からラインしが削除され、削除手段8により、各表からラインしが削除され、削除処理を終了する。

【0044】一方、ラインを変更する場合には、図5に

示すように、ステップ31において、入力手段1によ り、変更するラインしが指定され、ステップ32および ステップ33において、変更後のn個のワードとその順 序列である変更後のラインし、が作成され、入力され る。ステップ34において、表指定手段3により、変更 前のラインしのワードの内容と予め設定された登録条件 に基づき、変更前のラインしが登録されたk種類の表H 1、…、Hkが自動的に指定される。ステップ35にお いて、指定された k 種類の表H<sub>1</sub>, …, H<sub>k</sub> の情報が検 索手段7に提供され、指定されたラインしが各表におい てソート順に検索される。ステップ36において、指定 された各表と各表における検索されたライン位置の情報 が削除手段8に提供され、削除手段8により、各表から 変更前のラインしが削除される。ステップ37におい て、表指定手段3により、変更後のラインし、のワード の内容と予め設定された登録条件に基づき、そのライン L を登録するk種類の表H , …, Hk が自動的 に指定される。ステップ38において、管理手段4によ り、指定された複数の表が格納手段2内に存在するか否 かが判断され、指定された表H<sub>1</sub> , …, H<sub>k</sub> のうち で存在しない表がある場合には、ステップ3%におい て、表作成手段10により、必要な表が作成される。ス テップ40において、指定されたk種類の表出; …、Hk の情報が登録手段5に提供され、登録手段5 により、各表に変更後のラインL「が登録される。ステ ップ41において、ソート手段6により、各長に設定さ れたソート規則Sに基づいて各表がソートされ、変更処 理を終了する。

【0045】本発明の代表的な実施例においては、1つ のラインは3つのワードによって構成されて..る。そこ において、ワードは、文字列 文字列、文字形 整数、 整数整数順序対のいずれかであるか、または浮動小数点 数である。1つのラインを登録するときには、このライ ンは、ラインを構成する3つのワードとソートキーの違 いによって同時に4つの表に自動的に登録される。この 4つの表は、登録する1つのラインの3つのニードが左 から順にa, b, c である場合に、(b, H·, (b, M)、(a, h)、(c, m)、と表される。ここで、 (b. H) は、中央のワードがbであるラインの集まり で、左のワードがソートキーである表を表す。(b, M) は、中央のワードがbであるラインの集まりで、右 のワードがソートキーである表を表す。 (a. h) は、 左のワードがaであるラインの集まりで、中央のワード がソートキーである表を表す。(c,m)に、右のワー ドがcであるラインの集まりで、中央のワートがソート キーである表を表す。後述するように、例えば、1つの ライン「customer 1 TRACE TRECE 800 -!! をデー タベースに登録する場合には、このラインは、4つの表 (TRACE TRACE, H), (TRACE TRACE, M. . (cust omer 1. h)、(800 -1. m)にそれぞれ至録される。

また、1つのラインを削除する場合には、そのラインが 登録されている4つの表すべてから自動的にそのライン が削除される。さらに、1つのラインの内容を変更する 場合には、ラインを一旦4つの表から削除し、そのライ ンを変更し、変更した新たなラインを登録し直す。つま り、1つのラインを新たに登録すると最大4つの表が新 たに作られる。

#### [0046]

【実施例】以下には、本発明による代表的な実施例として、図1に示す構成を有するデータベース装置によって離散事象シミュレーションを行う例を説明する。なお、図1のデータベース装置を構成する手段(機能)とその作用は、前述した通りであるため、以下には、本実施例の特徴のみを説明する。

【0047】実施例を説明する前提として、離散事象シミュレーションについて説明する。離散事象シミュレーションにおいては、シミュレートするモデルの初期状態をデータベースに記述する。そして、データベースにある将来生起する事象リストのうち最も早く生起する事象の時刻に時間を進め、その事象を行う。ここで、事象を行うとは、その事象が起きることによってもたらされるモデルの変化を、モデルを記述しているデータベースに反映させることである。つまり、図6に示すように、シミュレーションの実行は、事象によってデータベースを書き換えることによって行われる。

【0048】本実施例では、以上のような離散事象シミュレーションを、図7に示すようなシミュレーションモデルに対して実行する。図7においては、窓口が1つしかない銀行のモデルを想定しており、客が窓口に来た順にサービスを受けでサービスが終了すると去っていく場合の、ある時点の状態を示している。この場合、複数の客は、異なる時間に順次到着し、前の客がサービスが終わるまで列に並んでおり、その客自身に対する窓口のサービスが終了した時点で退去するものとする。このモデルでは、客が5人いる。

【0049】図8は、図7のモデルの状態を表す全てのラインを示す表であり、これらのラインを、後述するような条件に従って登録すると、図9~12に示すような多数の表からなるデータベースが作成される。言い換えれば、図9~12は、図7のモデルの状態を表すデータベース全体を示している。このデータベースを構成する1つの表を図13に例示する。図13に示すように、表は、ある条件で集めた1つまたはそれ以上のライン集合を構成する1つのラインを図14に例示する。図14に示すように、1つのラインは3つのワードからなる。

【0050】本実施例においては、図15の表に示すような4つの型のワードが、使用可能なワードとして設定されている。図16は、図15の4つの型のワードの例をそれぞれ示している。すなわち、型1のワードは2つ

の文字列の対で、型2は文字列、整数の対で、型3は2 つの整数の対である。また、型4のワードは対ではな く、浮動小数点数1個でワードをなす。

【0051】ワード間の整列の順序は次のように決定されている。すなわち、基本的に、小さい方から大きい方に向かって上から下に並べるものとする。そして、型1、2、3は、型4より小さいものとする。また、型1、2、3の間の比較は、まず、ワードの対の左の要素を比較して決める。左の要素が同じ場合は、右の要素と比較によって決める。整数、浮動小数点数の間の比較は、それらの数の大小関係をそのまま使う。さらに、文字列と整数の間の比較は、文字列の方が小さいものとし、そして、これらの比較結果に従って、小さい方が上で、大きい方が下となるように並べる。一方、文字列間につては、その文字列がデータベース内で使われた順序に従って、上から下に並べるものとする。

【0052】本実施例において、ラインは、単なる3つのワードの集まりではなく、その順序が極めて重要である。本実施例では、図示された表において、図中左のワードから右に向かって、それぞれ、左のワード、中央のワード、右のワードと称する。本実施例においては、1つのラインがデータベースに登録されるとき、ラインの内容、整列の基準となるワードを、左、中央、右のどのワードにしているかによって、自動的に同時に4つの表に登録される。登録すべき表が存在しなければ、表を新たに作成し登録する。

【0053】このような1つのラインを登録する4つこ 表を表すとき、xを任意のワードとして、(x. H)、 (x, M)、(x, h)、(x, m)というような記法 を使用する。この場合、(x, H)は、中央のワードエー xであるライン集合からなり、左のワードによってライ ンを整列した表である。(x, M)は、中央のワードだ xであるライン集合からなり、右のワードによってライ ンを整列した表である。(x,h)は、左のワードがx であるライン集合からなり、中央のワードによってライ ンを整列した表である。(x, m)は、右のワードがx であるライン集合からなり、中央のワードによってライ ンを整列した表である。たとえば、図14に示す1つこ ライン「customer 1 TRACE TRACE 800-1」を登録 する4つの表は、( TRACE TRACE, H)、( TRACE ILA CE. M), (customer 1, h), (800 -1, m) rs る。それぞれの表を、図17~20に示す。

【0054】本実施例のデータベースは、このように、1つのラインに対して4つの表が用意されるので、図5~12に示すように、多数の表が集まって構成される。また、本実施例において、モデルの状態の記述は、主に以下の4種類のラインからなる。

【0055】第1に、事象の状態を表すラインがある。 将来生起する事象リストである。これを表すラインの言 のワードが、事象の種類を表す。本実施例では、事象は 2つあり、到着事象と退去事象である。以下には、これらの事象をそれぞれ、「AR」と「LV」で表す。すなわち、到着事象「AR」は、客が銀行に到着することを実行し、退去事象「LV」は客が銀行から去ることを実行する。また、中央のワードは、既に実行が終った事象か将来起こる事象かを表すワードであり、「PAST EVENT」または「FUTURE EVENT」である。左のワードは、事象生起時刻を表している。たとえば、ライン「 $\sec 1000$  FUTURE EVENT AR 0 」は、これから起こる事象であり、生起時刻は $1000\sec$  で、起こる事象は到着事象「AR」であることを示す。

【0056】第2に、このモデルにいる5人の客の状態 と客のサービス時間を表すラインがある。このラインの 左のワードは、客のID番号であり、中央のワードは客 の状態を表し、右のワードでサービス時間を表す。サー ビス時間とは、客が窓口に入ったときサービスを終える のに必要な時間のことである。客の状態は4種類あり、 それを図21に表す。この図21に示すように、客がま だ銀行に来ていない状態(未到着状態)を「 COMING I N」と表す。客が銀行に到着しているが、窓口でサービ スを受けられず、列に並んでいる状態を「 IN LINE」と 表す。客がまさに窓口でサービスを受けている状態を 「BEING SERVED」と表す。客がサービスを終了し銀行 を去った状態を「 GONE AWAY」と表す。たとえば、ライ ン「CUSTOMER 1 BEING SERVED sec 400」は、ID 番号1の客(客1と呼ぶ。)の状態が、「 BEING SERVE D」(サービスを受けている)状態であり、客1が必要 なサービス時間は、400 sec であることを示す。

【0057】第3に、客の追跡情報を格納するラインがある。このラインには、左に客のID番号を表すワードがあり、中央にこのラインが客の追跡情報であることを表すワード「TRACE TRACE」がある。右のワードの左の要素は、その客が銀行に到着した時刻を表す。右のワードの右の要素は、その客がサービスを終了し銀行を去った時刻を表す。これらの要素には、初期状態では負の数「-1」を入力する。

【0058】第4に、銀行でサービスを終えて去っていった客の、銀行に滞在していた平均時間を示すラインがある。このラインは、中央に、「MEAN RESPONSE」というワードを持っている。左のワードの左の要素は、去った客の合計滞在時間を表し、左のワードの右の要素は、去った客の数を表す。また、右のワードは平均滞在時間(浮動小数点数)を表す。

【0059】本実施例においては、ラインの3つのワードのいずれかを変更すると、自動的に登録すべき4つの表に登録され整列される。たとえば、図14に示すライン「customer | TRACE TRACE 800 -1」の古のワードを「800 1200」に変更した場合を想定する。この場合、変更前のライン「customer | TRACE TRACE 800 -1」は、前記の4つの表(TRACE TRACE、H)、(T

RACE TRACE、M)、(customer I. h)、(800 -1、m)からすべて消去される。そして、新しいライン「customer! TRACE TRACE 800 1200」が、新たに4つの表(TRACE TRACE、H)、(TRACE TRACE、M)、(customer I. h)、(800 1200、m)に登録される。この場合、登録される4つの表のうち、先の3つの表は変更前と変わらないが、表の中でのラインの位置が変わり得る。

【0060】また、本実施例において、表の核索をする場合には、(x, A)の表と指定することによって、表を検索することができる。ここで、xはワード、Aは H, M, h, mのいずれかである。図13は、 $(customer\ l,\ h)$  の表である。また、表 $(customer\ l,\ h)$  の何番目のラインと指定して、ラインを検索することもできる。さらに、ラインの内容によってラインを検索することもできる。そしてまた、表 $(customer\ l,\ h)$  のうち、右のワードが「 $sec\ 350$ 」のラインを検索することができる。加えて、検索したラインが、その表の中でどの位置にあるを決定することができる。

【0061】以下には、本実施例における具体的なシミュレーション操作について説明する。

【0062】まず、図9~12に示すデータベースを用いて、次に生起する事象を検索する。この場合、次に起きる事象は、図9に示す表のうち、将来生起する事象を時刻順に表す表(FUTURE EVENT、H)の一番上のライン「sec 1000 FUTURE EVENTAR 0」に記述されている。このラインは、時刻1000 secに到着事象「AR」が起こることを表している。そして、この時刻1000 secにおける到着事象「AR」が生起した場合には、この到着事象「AR」により、図9~12に示されるデータが次つようにして書き換えられる。

【0063】到着事象「AR」は、未到着である客のう ち、ID番号の最も小さい客を探して、銀行に到着させ る。未到着である客についてのラインは、表 ' COMING IN、H) に登録されており、この表は、客の I D番号を 表す左のワードをソートキーとして整列されている。こ の未到着の客をID番号順に表す表 (COMING IN. H) を図22に示す。この表 (COMING IN, H) に一番上の ラインを検索すると、その左のワードから、客士が得ら れる。したがって、客4を到着させ、列に並にせる。す なわち、客4の状態を、「 COMING IN」から 「 IN LIN E」に書き換え、ライン「 customer 4 COMING IN s ec 300 」を、ライン「 customer 4 IN LINE sec 3 00 」に変更する。この結果、到着事象「AR」 実行前の ライン「 customer 4 COMING IN sec 300 」は、到 着事象「AR」実行前にそれが登録されていた。つの表か ら削除され、新たに、到着事象「AR」実行後ニライン 「customer 4 IN LINE sec 300」が、対応する4 つの表に登録される。図23の表(IN LINE. H)は、 到着事象「AR」実行後における待ち行列中の客をID番

号順に表している。客4が加わって客2、3、4の順に並んでいることがわかる。

【0064】次に、客4の追跡情報に関するラインを検 索し、銀行到着時刻を記録する。この場合、追跡情報 は、表 ( TRACE TRACE, H) に示される。この表の中 で、 左のワードが「 customer 4 」 であるラインを検索 すると、ライン「 customer 4 TRACE TRACE -1 -1 」 が得られる。このライン「 customer 4 TRACE TRACE-1-1 の右のフードの左の要素を、初期値〔-1〕から この到着事象「AR」の時刻値「1000」に書き換え、ライ ン「castomer 4 TRACE TRACE -1-1」をライン 「customer 4 TRACE TRACE 1000 -1 」に変更す る。この結果、到着事象「AR」実行前のライン「 custo mer 4 TRACE TRACE -1 -1 」は、到着事象「AR」実 行前にそれが登録されていた4つの表から削除され、新 たに、到着事象「AR」実行後のライン「 customer 4 TRACE TRACE 1000 -1 」が、客の追跡情報を表す表 (TRACE TRACE, H)、(TRACE TRACE, M)を含む4 つの表に登録される。

【0065】続いて、この時刻1000 secにおける到着事象「AE」を表している前記のライン「sec 1000 FUTURE EVENT AR 0」の中央のワードを、「FUTURE EVENT」から「PAST EVENT」に変更する。この結果、到着事象「AR」実行前のライン「sec 1000 FUTURE EVENT AR 0」は、将来生起する事象を客のID番号順に表す表(FUTURE EVENT、H)と将来生起する事象を事象の種類順に表す表(FUTURE EVENT、M)を含む4つの表から削除され、新たに、到着事象「AR」実行後のライン「sec 1001 PAST EVENT AR 0」が、過去に生起した事象を表す表(PAST EVENT、H)、(PAST EVENT、M)を含む4つの表に登録される。

【0 0.6.6 】図 2.4 は、以上のような時刻 1000 sec. における到着事象 [AR] 実行後のモデルの状態を表している。図 2.5 は、図 2.4 のモデルの状態を表す全てのラインを示す表であり、各ラインをそれぞれ対応する 4 つの表に登録することにより、図  $2.6 \sim 2.9$  に示すような多数の表からなるデータベースが作成される。この図  $2.6 \sim 2.6$  に示す表のうち、将来生起する事象を時刻順に表す要  $(FUTURE\ EVENT\ H)$  の一番上のライン「sec  $1200\ FUTURE\ EVENT\ IV\ 0$ 」に記述されている。このラインは、時刻  $1200\ sec$  に退去事象 [IV] が起こることを表している。そして、この時刻  $1200\ sec$  における退去事象 [IV] が生起した場合には、この退去事象 [IV] により、図  $2.6 \sim 2.9$  に示されるデータが次のようにして書き換えられる。

【0(67】退去事象「LV」は、まず、現在窓口にいる客を、表 (BEING SERVED、M) から検索する。この窓口にいる客をサービス時間順に表す表 (BEING SERVED、M) には、図27に示されるように、1つのライン「c

ustomer 1 BEING SERVED sec 400」のみが登録されている。このラインから、現在窓口にいる客が、客1であることがわかる。したがって、客1を銀行から退去させる。すなわち、このライン「customer 1 BEING SERVED sec 400」において、客の民態を示す中央のワードを、「BEING SERVED」から「GONE AWAY」に書き換え、ライン「customer 1 BEING SERVED sec 400」を、ライン「customer 1 GONE AWAY sec 400」に変更する。この結果、退去事象「LV」実行前のライン「customer BEING SERVED sec 400」は、退去事象「LV」実行前にそれが登録されていた4つの表から削除され、新たに、退去事象「LV」実行後のライン「customer」 GONE AWAY sec 400」が、対応する4つの表に登録される。

【0068】次に、列の先頭で待っている客を窓口に入れる。待ち行列中の客をID番号順に表す表 (IN LIN E. H) の一番上のラインを検索する。この表 (IN LIN E. H) の一番上のラインは、図26に示されるように、ライン「customer 2 IN LINE」sec 300」である。このラインから、次に窓口に入る客が、客2であることがわかる。したがって、客2を窓口に入れる。すなわち、このライン「customer 2 IN LINE」sec 300」において、客の状態を示す中央のワードを「IN LINE」から「BEING SERVED」に書き換え、ライン「customer 2

IN LINE sec 300; を、ライン「customer 2 BEING SERVED sec 300」に変更する。この結果、退去事象「LV」実行前のライン「customer 2 IN LINE sec 300」は、退去事象「LV」実行前にそれが登録されていた4つの表から削除され、新たに、退去事象「LV」実行後のライン「customer 2 BEING SERVED sec 300」が、対応する4つの表に登録される。

【0069】以上のような操作の結果、現在窓口にいる 客を表す表 (BEING SERVED. H) 、 (BEING SERVED. M)と、待ち行列中の客を表す表 (IN LINE, H)、 (IN LINE, M)の内容が変更される。また、退去した 客に関するラインを、前述のように変えた結果、新た に、退去した客を示す表 ( GONE AWAY, H) 、 ( GONE AWAY. M) が作成される。図30は、このような時刻12 00 secにおける退去事象「LV」実行前の客の出態を表す 3つの表 (BEING SERVED. H)、 (IN LINE. H)、 ( (OMING IN, H) を示しており、図31は、時刻1200 secにおける退去事象「N」実行後の客の状態を表す4 つの表 ( GONE AWAY, H) 、 (BEING SERVED, H) 、 (IN LINE, H)、((OMING IN, H)を示している。 【0070】本実施例において、上述のように、新たに 窓口に客2が入ると、その客2が窓口を去る過去時刻 は、「現時刻+サービス時間」によって決定される。す なわち、次の退去事象「い」が生起する時刻である。こ の例において、客2の退去時刻は、「1200-321」から、 1500 secになる。次の退去事象「LV」が1500 secに生起 するので、この事象に関するラインを新たに登録する。 すなわち、ライン「sec1500 FUTURE EVENT LV O 」を、将来生起する事象の表 (FUTURE EVENT. H)、 (FUTURE EVENT. M) を含む4つの表に登録する。ま た、時刻1200 secにおける退去事象「LV」を表している 前記のライン「sec 1200 FUTURE EVENT LVO」の中 央のワードを、「 FUTURE EVENT 」から「 PAST EVENT 」に変更する。この結果、退去事象「LV」実行前のラ イン「sec 1200 FUTURE EVENT LV 0」は、将来生起 する事象の表 (FUTURE EVENT, H)、 (FUTURE EVENT. M) を含む4つの表から削除され、新たに、退去事象 「LV」実行後のライン「sec 1200 PAST EVENT LV 0」が、過去に生起した事象の表 (PAST EVENT、H)、 (PAST EVENT. M) を含む4つの表に登録される。そし て、以上のような操作の結果、将来生起する事象を時刻 順に表す表 (FUTURE EVENT, H) の内容は、図32のよ うになる。

【0071】さらに、客1の追跡情報に関するラインを 検索し、銀行退去時刻を記録する。すなわち、客の追跡 情報を客のID番号順に表す表 (TRACE TRACE, H)の 中で、客1に関するライン「 customer 1 TRACE TRAC E 800-1 の右のワードの右の要素を、初期値「-1」 からこの退去事象「LV」の時刻値「1200」に書き換え、 ライン「customer 1 TRACE TRACE 800 -1」を、ラ イン「 customer 1 TRACE TRACE 800 1200」に変更す る。この結果、退去事象「LV」実行前のライン「 custo mer 1 TRACE TRACE 800 -1」は、退去事象「LV」実 行前にそれが登録されていた4つの表から削除され、新 たに、退去事象「LV」実行後のライン「 customer l TRACE TRACE 800 1200」が、客の追跡情報の表(TRA CE TRACE. H)、 (TRACE TRACE, M) を含む4つの表 に登録される。そして、以上のような操作の結果、客の 追跡情報を客のID番号順に表す表 (TRACE TRACE, H) の内容は、図33のようになる。

【0072】図34は、以上のような時刻1200 secにおける退去事象「LV」実行後のモデルの状態を表している。図35は、図34のモデルの状態を表す全てのラインを示す表であり、各ラインをそれぞれ対応する4つの表に登録することにより、図36~39に示すような多数の表からなるデータベースが作成される。

【0073】なお、本発明は、前記実施例に限定されるものではなく、例えば、1つのラインを構成するワードの数は3つに限らず、4つ以上のワードによって1つのラインを構成することも可能であり、逆に、2つのみのワードによって1つのラインを構成することも可能である。また、表のソート規則およびそれに関連する一定の登録条件の設定内容についても自由に設定可能である。例えば、ある位置のワードでソートするだけの単純なソート規則、あるいは逆に、複数のワードをソートキーにするソート規則などを使用することが可能であり、この

ようなソート規則に応じて、登録条件の内容を適宜設定 することができる。

【0074】より具体的に、前記実施例の変形例として、3つのワードで構成される1つのラインを登録する表として、前記実施例における4つの表に加え、さらに、左のワードが同じであるライン集合からなり、右のワードをソートキーとする第5の表を対応させるように構成する実施例などが考えられる。また、1つのラインを登録するより、第1のワードが同じであるライン集合からなり、第2のワードをソートキーとする第1の表と、第2のワードを第1ソートキーとする第1ソートキーとする第1ソートキーとする第1ソートキーとする第1ソートキーとする第1ソートキーとする第1ソートキーとする第1ソートキーとする第1ソートキーはそのワードを第2ソートキーとする第1ソートキー、第4のワードを第2ソートキーとする第1ソートキーはその他の数種類の表を対応させるように構成する実施例なども考えられる。

【0075】ところで、本発明において、ラインをソートするソート手段としては、各種の手段を使用可能であるが、例えば、ソート、検索、登録、および削除可能な二分探索木を使用することが可能である。以下には、この二分探索木について簡単に解説する。

【0076】まず、二分木といくつかの言葉を定義する。図40のように、二分木はノード(○印)とノードの間の親子関係を示す枝(/ \)からなり、どのノードも、子ノードを最大2つしか持たず、かつ、ある1つのノード以外のどのノードも、親ノードをただ1つだけ持つ。左下の子ノードを左子ノード、右下の子ノードを右子ノードと呼ぶ。親ノードを持たない唯一のノードを根ノードと呼ぶ。図40において、ノード(1)はノード(2)の親ノードであり、ノード(2)はノード

(1) の右子ノードである。ノード (3) は二分木の根 ノードである。ノードの左 (右) の子ノードの下の構造 全体を左 (右) 部分木と言う。図40において、部分木 (4) はノード (1) の右部分木である。

【0077】本発明において利用する二分木は、ソート規則の定められた対象があり、二分木のノードがその対象(前記実施例においては、データベースのライン)を指示していて、二分木の任意のノードが指示している対象が、そのノードの左(右)部分木のどのノードが指す対象と比して大きい(小さい)ような二分木である。等しい場合を左に含めるか右に含めるかは二分探索木を使う事情による。ただし、小さい方が表の上にあり、大きい方が表の下にある。

【0078】たとえば、図41は、整数をソートしている二分探索木である。なお、この図41では、図面の簡略化の目的で、ノードが指示している対象である整数を直接ノードに書き込んでいる。この図41において、ノード(1)が指す整数「54」は、その右部分木(2)のどのノードの指示する整数「60」、「58」、「71」、「56」よりも小さい。

【0079】図42は、このような二分探索木での検索

方法の一例を示すフローチャートである。このフローチャートによって、たとえば、図41の二分探索木で整数「9」を検索する場合には、次のような手順の処理を行うことになる。この処理について、図41を参照して説明する。なお、以下の説明において、Nは現在のノードを意味する。まず、図41の根ノード(3)をNとする。この場合、検索する整数「9」はNが指示する整数「46」より小さい。したがって、Nの左子ノード(4)を新たにNにする。この場合、検索する整数「9」はNが指示する整数「13」より小さい。したがって、Nの左子ノード(5)を新たにNとする。この場合、Nが指示する整数「「9」であり、このノードが、検索目的のノードである。

【0080】図43は、二分探索木での登録方法の一例を示すフローチャートである。このフローチャートによって、たとえば、図41の二分探索木に対して、整数「48」を指示するノードを登録する場合には、次のような手順の処理を行うことになる。この処理について、図44を参照して説明する。まず、図44の根ノード(1)をNにする。この場合、登録する整数「48」は、Nが指示する整数「46」より大きい。よって、登する整数「48」はNが指示する整数「54」よりいたがって、Nの左子ノード(3)を新たにNでする。この場合、登録する整数「48」はNが指示する整数「48」はNが指示する整数「48」はNが指示する整数「49」より小さいが、現在のノードNの左には子ノードがないので、Nを親ノードとして、整数「48」を指示する左子ノード(4)を作成する。

【0081】図45は、二分探索木での削除方法の一例 を示すフローチャートである。このフローチャートによ って、次のような処理を行うことができる。すなわち、 まず、ノードAを削除する場合、そのノードAが子ノー ドを全く持たない場合には、図46に示すように、その ままノードAを削除する。また、ノードAが左(右)子 ノードだけしか持たない場合には、図47に示すよう に、このノードAを消して、左(右)部分木をノードA の位置に付け替える。一方、ノードAが左右の両子ノー ドを持つ場合には、図48に示すように、ソート順にお いてノードAの1つ前のノード (これはノードAの左部 分木の中で最も右にあるノードである。; をNとして (図48の左の状態)、ノードAとノードNを入れ替え る(図48の操作②:左→中央の状態)。このように入 れ替えた際に、ノードAが左部分木を持たない場合に は、単にノードAを消す。ノードAが左部分木を持つな らば、その左部分木をノードAの位置に付け替える(図 48の操作②:中央→右の状態)。

【0082】なお、ラインをソートするソート手段として、このような二分探索木を用いることは有効であるが、前述の通り、ラインのソート、検索、登録、および削除である限り、他のソート手段を使用することも同様

に可能である。

【0083】続いて、本発明におけるデータベースへの 機能の実装例を、図49によって説明する。この例で は、図49の中央部分に6つのライン×uw、v×z、 wxy、xxx、yxx、ywxが示されている。ここ で、u、v、w、x、y、zは、それぞれ異なるワード を表す。ラインの検索に際しては、各ワードに対応する 4つの異なる表を使用できる。たとえば、ワードをxと すると、4つの表は、(x. H)、(x, M)、(x. h)、(x, m)で表される。これらの表は、図49中 において、二分探索木:木(1)~(4)として表現さ れている。この場合、木の各ノードは、ラインとそのラ インのソートキーになっているワードを指示している。 たとえば、木(1)の根のノードはラインwxyを指示 し、さらにソートキーであるワードwを指示している。 逆にラインも対応するノードを指示している。ある木の ノードが指示しているラインは、その木が表現する表に 含まれることを意味する。たとえば表 (x, H) に対応 する木(1)には、ライン×××を指示するノードがあ るので、ラインxxxは、表(x, H)に含まれてい

【0085】以上のような構造を有する図49のデータベースにおいて、ラインを削除する方法を説明する。データベース上からライン $x \times x$  を削除する場合には、このライン $x \times x$  を含む4つの表 (x, H)、 (x, M)、 (x, h)、 (x, m) からライン $x \times x$  を削除する。この場合、図49上の木 (1) ~ (4) のライン  $x \times x$  を指示しているノードを削除しなければならない。ノードの削除は、二分探索木に関して前述した手順に従う。その結果、図50に示すような、ライン $x \times x$  のないデータベースが得られる。

【0086】逆に、図50に示すようなデータベースに対して、ライン $x \times x$ を登録するときは、4つの表 (x, H)、(x, M), (x, h), (x, m) にそれぞれライン $x \times x$ を登録しなければならない。この場合、これらの4つの表に対応する木 (1) ~ (4) にライン $x \times x$ を指示するノードを登録する。ノードの登録の手順は、二分探索木に関して前述した手順に従う。

【0.087】 さらに、図49のデータベースにおける任意のラインの検索は、図51のようにして行うことができる。この図51は、一例として、左と中央にワード xを持つライン x x ? を1 つ検索し、右のワードを検索する場合の手順を示している。このライン x x ? を含む可能性のある表は、(x, H)、(x, M)、(x, M)

能性のある表は、 (X、H)、 (X、M)、 (X、h)、 (X、h)、 (X、m)である。中央のワードがxで、左のワードをソートキーとする表(x, H)を使用することにより、目的のラインを探索できる。この図51上で、まず、ワードxを起点とする矢印(1)をたどると、矢印(1)は表(x, H)を指示している。この表のラインは、整列順を保持するため、二分探索木のノードに格かされている。表(x, H)から矢印(2)をたどると、その二分探索木:木(3)の根を指示している。木の根を指示することは、木自体を指示することに等しい。また逆に、表(x, H)のラインは、木(3)の各ノードから指示されている。

【0088】続いて、木(3)の根から矢印(4)をたどると、根のノードが指示しているラインはwxyである。この場合、ラインwxyと検索するラインxx?の大小を比較するとxx?の方が大きい(つまり表の下、木のノードの右にある)。そこで、木(3)の根の右の枝(5)を下がり、その先のノードが矢印(6)によって指示するラインyxxと比較する。この場合、xx?の方が小さいので、左の枝(7)を下がる。その枝

(7) の先のノードが矢印(8) によって指示するラインは $x \times x$ であり、検索しているラインに該当する。したがって、左と中央にワードxを持つライン $x \times x$  の右のフードはx であることがわかる。

#### [0089]

【発明の効果】以上説明したように、本発明においては、ラインと表との対応関係を示す一定の登録条件を予め設定しておくことにより、この登録条件に基づいて、1つのラインを登録する複数の表を自動的に指定することができるため、新たに登録するラインまたは内容を変更するラインとすでに登録されているラインとの関連を容易に把握可能であり、表とラインの管理が簡略で、設計時に想定されなかった使い方に対しても柔軟に対処でき、操作性および能率に優れたデータベース装置を提供することができる。

#### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明によるデータベース装置の構成の概略を示す概念図。

【図2】本発明によるデータベース装置の一般的な登録 処理手順の一例を示すフローチャート。

【図3】本発明によるデータベース装置の一般的な検索 処理手順の一例を示すフローチャート。

【図4】本発明によるデータベース装置の一般的な削除 処理手順の一例を示すフローチャート。

【図5】本発明によるデータベース装置の一般的な変更

処理手順の一例を示すフローチャート。

【図6】離散事象シミュレーションの手順を示す説明図。

【図7】本発明のデータベース装置によって離散事象シミュレーションを行う一実施例において、シミュレートするモデルの1つの状態を示す模式図。

【図8】図7のモデルの状態を表す全てのラインを示す 事

【図9】図8のラインから作成されるデータベースの一部を構成する複数の表を示す図。

【図10】図8のラインから作成されるデータベースの 一部を構成する複数の表を示す図。

【図11】図8のラインから作成されるデータベースの 一部を構成する複数の表を示す図。

【図12】図8のラインから作成されるデータベースの 一部を構成する複数の表を示す図。

【図13】図9~12のデータベースを構成する1つの表を示す図。

【図14】図13のライン集合を構成する1つのラインを示す図。

【図15】本発明において使用可能なワードの4つの型を示す表。

【図16】図15のワードの例を示す表。

【図17】図14のラインを登録する1つの表を示す 図。

【図18】図14のラインを登録する1つの表を示す図。

【図19】図14のラインを登録する1つの表を示す図。

【図20】図14のラインを登録する1つの表を示す 図

【図21】図7のモデルにいる客の4種類の状態を示す 表。

【図22】図9~12のデータベースを構成する表のうち、未到着の客をID番号順に表す表。

【図23】図9~12のデータベースを用いた離散事象シミュレーションによる到着事象実行後の待ち行列中の客をID番号順に表す表。

【図24】図7のモデルの、離散事象シミュレーションによる到着事象実行後における状態を示す模式図。

【図25】図24のモデルの状態を表す全てのラインを示す表。

【図26】図25のラインから作成されるデータベースの一部を構成する複数の表を示す図。

【図27】図25のラインから作成されるデータベースの一部を構成する複数の表を示す図。

【図28】図25のラインから作成されるデータベースの一部を構成する複数の表を示す図。

【図29】図25のラインから作成されるデータベースの一部を構成する複数の表を示す図。

【図30】図26~29のデータベースを用いた離散事 象シミュレーションによる退去事象実行前の客の状態を 表す3つの表を示す図。

【図31】図26~29のデータベースを用いた離散事象シミュレーションによる退去事象実行後の客の状態を表す4つの表を示す図。

【図32】図26~29のデータベースを用いた離散事象シミュレーションによる退去事象実行後の時点での、 将来生起する事象を時刻順に表す表の内容を示す図。

【図34】図24のモデルの、離散事象シミュレーションによる退去事象実行後における状態を示す図。

【図35】図34のモデルの状態を表す全てのラインを示す表。

【図36】図35のラインから作成されるデータベースの一部を構成する複数の表を示す図。

【図37】図35のラインから作成されるデータベースの一部を構成する複数の表を示す図。

【図38】図35のラインから作成されるデータベースの一部を構成する複数の表を示す図。

【図39】図35のラインから作成されるデータベースの一部を構成する複数の表を示す図。

【図40】本発明によるデータベース装置においてソート手段として使用可能な二分探索木の一例を示す図。

【図41】整数をソートしている二分探索木の一例を示す図。

【図42】二分探索木での検索方法の一例を示すフロー チャート。

【図43】二分探索木での登録方法の一例を示すフロー

チャート。

【図44】図41の二分探索木に対して、新しいノード を登録する手順とそれを登録した二分探索木を示す図。

【図45】二分探索木での削除方法の一例を示すフローチャート。

【図46】図45の方法による削除操作の一例を示す説明図。

【図47】図45の方法による削除操作の一例を示す説明図。

【図48】図45の方法による削除操作の一例を示す説明図。

【図49】本発明に従って機能を実装したデータベース の一例を示す説明図。

【図50】図49のデータベースから1つのラインを削除して得られたデータベースを示す説明図。

【図51】図49のデータベースにおける任意のラインの検索手順を示す説明図。

【図52】データベースに登録されるリレーションの一例を示す表。

【図53】データベースに登録されるリレーションの一例を示す表。

【符号の説明】

1…入力手段

2…格納手段

3…表指定手段

4…管理手段

5…登録手段

6…ソート手段

7…検索手段

8…削除手段9…出力手段

10…表作成手段

【図7】

退去

【図16】

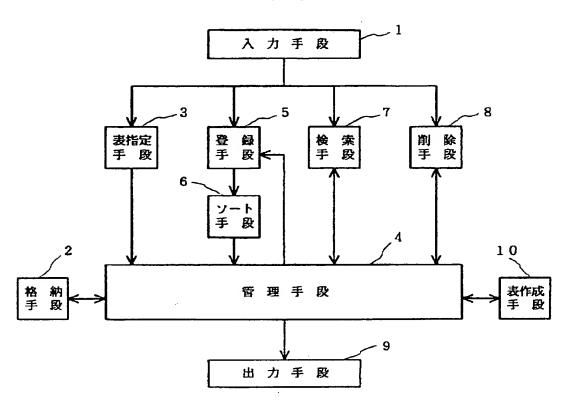
未到着 5, 4 【図13】

customer 1	BEING SERVED	SEC 400
customer 1	TRACE TRACE	800 -1

【図14】

customer 1	TRACE TRACE	800 -1



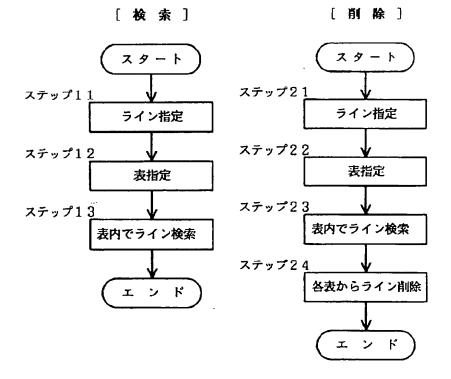


【図3】

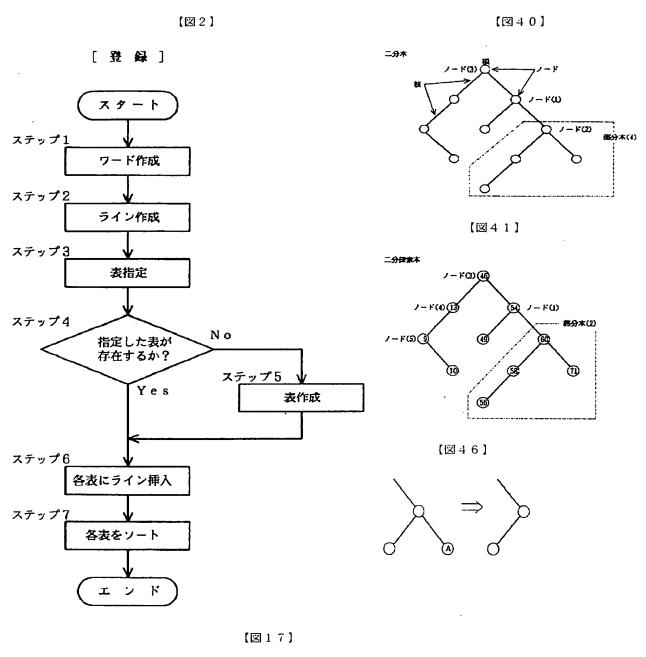
.....

【図4】

【図15】



型1	文字列	文字列
型 2	文字列	整数
型3	整数	整数
型 4	浮動小数	点数



( TRACE TRACE, H )

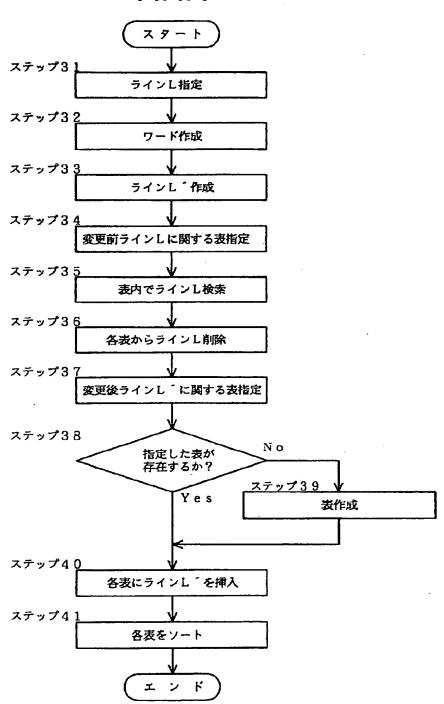
customer 1	TRACE TRACE	800 -1
customer 2	TRACE TRACE	840 -1
customer 3	TRACE TRACE	930 -1
customer 4	TRACE TRACE	-1 -1
customer 5	TRACE TRACE	-1 -1

【図22】

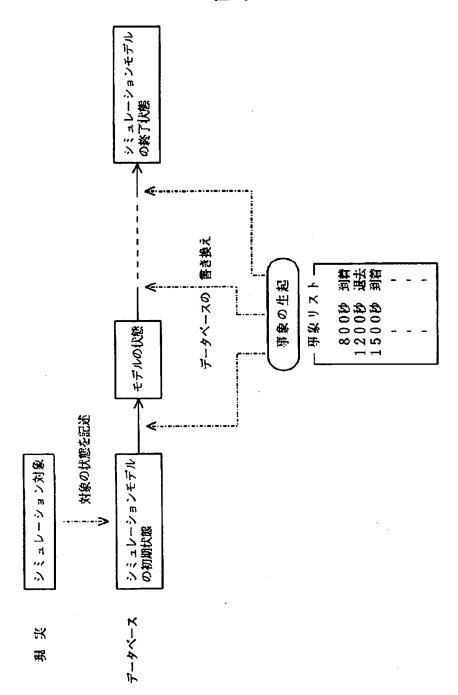
customer 4	COMING IN	SEC 300
customer 5	COMING IN	SEC 250

【図5】









# [図8]

sec	1000	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	1200	FUTURE	EVENT	LV	0
sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	0	PAST	EVENT	DECL	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	Ö
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
sec	931	PAST	EVENT	PAUS	0
customer	1	BEING	SERVED	SEC	400
customer	2	IN	LINE	SEC	300
customer	3		LINB	SEC	200
customer	4	COMING	IN	SEC	300
customer	5	COMING	IN	SEC	250
customer	1	TRACE	TRACE	800	-1
customer	2	TRACE	TRACE	840	-1
customer	3	TRACE	TRACE	930	-1
customer	4	TRACE	TRACE	-1	-1
customer	5	TRACE	TRACE	-1	-1
0	0	MEAN	RESPONSE	0	

# 【図9】

sec	1000	FUTURE	EVENT	AR	0
бес	1200	FUTURE	EVENT	LV	0
sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
				· · ·	
sec	0	PAST	EVENT	DECL	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
	931	PAST	EVENT	PAUS	0
customer	1	BEING	SERVED	SEC	400
<u> </u>					
customer	2	IN	LINE	SEC	300
customer	3	IN	LINE	SEC	200
customer	4	COMING	IN	SEC	300
customer	<b>-</b>	COMING	IN	SEC	250
			. –		
customer	1	TRACE	TRACE	800	<del>-1</del>
customer		TRACE		840	-1
customer		TRACE	TRACE	930	-1
customer			TRACE	-1	-1
customer	- <u>-</u>		TRACE		-1
				<del>-</del> -	
0	0	NEAN	RESPONSE	0	
	<del></del>				

## 【図19】

### ( customer 1, h )

customer 1	BEING SERVED	SEC 400
customer 1	TRACE TRACE	800 -1

## 【図10】

				_	
sec	1000	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	1200	FUTURE	EVENT	LV	0
	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
sec		PAST	EVENT	DECL	0
sec	931	PAST	EVENT	PAUS	0
customer	5	COMING	IN	SEC	250
customer	4	COMING	IN	SEC	300
customer	3	IN	LINE	SEC	200
customer	2	IN	LINE	SEC	300
customer	1	BEING	SERVED	SEC	400
		-			
customer	4	TRACE	TRACE	-1	-1
customer	5	TRACE	TRACE	-1	-1
customer	1	TRACE	TRACE	800	-1
customer	2	TRACE	TRACE	840	-1
customer	3	TRACE	TRACE	930	-1
0	0	MEAN	RESPONSE	0	

## 【図18】

## ( TRACE TRACE, M )

customer 4	TRACE TRACE	-1 -1
customer 5	TRACE TRACE	-1 -1
customer 1	TRACE TRACE	800 -1
customer 2	TRACE TRACE	840 -1
customer 3	TRACE TRACE	930 -1

【図20】

# (800 -1, m)

customer 1	TRACE TRACE	800 -1

## 【図21】

COMINGIN	客がまだ銀行に来ていない状態
IN LIN	E 客が銀行で列に並んでいる状態
BEING SER	VED 客が窓口でサービスを受けている状態
GONE AWA	Y 客がサービスを終了し銀行を去った状態

# [図11]

p					
customer	1		SERVED	sec	
customer	1	TRACE	TRACE	800	-1
customer			EVENT	x2	
<u> </u>					
customer	2	TN	LINE	sec	300
			TRACE	840	-1
customer	- <del> </del>	WRITE	EXTERM	x2	
customer		MKITE	EVENI		
	<del></del>	TX	LINE		200
customer	. <b></b>			sec	. 4 00
customer		TRACE		930	. ू
customer		WRITE	EVENT	<u>x2</u>	
customer	. <b>4</b>	COMING		sec	300
customer	. <b>4</b>	TRACE		-1	1
customer	4	WRITE	EVENT	<b>x</b> 2	2
customer	5	COMING	IN	sec	250
customer		TRACE		-1	-1
customer			EVENT	ж2	2
	<del></del>				
Sec	1000	FUTURE	EVENT	AR	0
	1000	WRITE		ж2	
BEC	1000	MATIL	DANKT		
202	1200	FUTURE	EVENT	LV	0
	1200		EVENT	x2	
sec	1200	WRITE	EVENT	<u> </u>	4
	2800	DUMPES	DUTTINE	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	^
sec	2800	FUTURE		AR	
5eC	2800	WRITE	EVENT	<u>x2</u>	L
	205.				
	3051	FUTURE		PAUS	
sec	3051	WRITE	EVENT	x2	2
	- <u>-</u>				
sec	0	. <b>.</b>	EVENT	DECL	
sec		WRITE	EVENT	x2	2
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	800	WRITE	EVENT	<b>x</b> 2	
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	840	. <i></i>	EVENT	<b>x</b> 2	2
Sec	930	PAST	EVENT	AR	0
880	930		EVENT	x2	
		WYTTE	~ T ~ A A A A	7.2	
600	931	DACM	EVENT	PAUS	n
sec	931		EVENT	x2	
sec	221	WKITE	E A ETI I.	х_	4
					<del></del>
	.0			0	
0	0	WRITE	EVENT	x2	2

# 【図23】

customer 2	IN LINE	SEC 300
customer 3	IN LINE	SEC 20
customer 4	in line	SEC 300

## 【図12】

	1000	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
sec	1200	FUTURE	EVENT	LV	0
FUTURE	EVENT	DEUS	0	PAUS	0
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	o l
sec	931	PAST	EVENT	PAUS	0
CONTINUE	0	WRITE	EVENT	PAUS	
<b>x</b> 0	Ö	WRITE	EVENT	PAUS	0
<b>x</b> 1	1	WRITE	EVENT	PAUS	0
ж2	2	WRITE	EVENT	PAUS	0
ж3		WRITE	EVENT	PAUS	0
sec	0	PAST	EVENT	DECL	0
customer	1	TRACE	TRACE	800	-1
customer	2	TRACE	TRACE	840	-1
customer	3	TRACE	TRACE	930	-1
customer	<u>. 4</u>		TRACE	-1	-1
customer	5	TRACE	TRACE	-1	_1
0	0	MEAN	RESPONSE	0	

【図24】

未到着 5 待ち行列 | 窓口 4,3,2 | 1 ———銀行内——」

退去

[図30]

customer l	BEING	SERVED	SEC	400
customer 2	IN	LINE	SEC	300
customer 3	IN	LINE	SEC	200
customer 4	IN	LINE	SEC	300
customer 5	COMING	IN	SEC	250

【図32】

sec 1500	PUTURE EVENT	LV 0
sec 2800	DUBUIDD CLEND	AR O
sec 3051	PUTURE EVENT	PAUS 0

【図25】

sec	1200	FUTURE	EVENT	LV	0
sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	0	PAST	EVENT	DECL	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
sec	1000	PAST	EVENT	AR	0
sec	1001		EVENT	PAUS	0
customer	1	BEING	SERVED	SEC	400
customer			LINE	SEC	300
customer	3	IN	LINE	SEC	200
customer	4	IN	LINE	SEC	300
customer	5	COMING	IN	SEC	250
customer	1	TRACE	TRACE	800	-1
customer	2	TRACE	TRACE	840	-1
customer	3	TRACE	TRACE	930	-1
customer	4	TRACE	TRACE	1000	-1
customer	5	TRACE	TRACE	-1	-1
0	0	MEAN	RESPONSE	0	

# 【図26】

200	1200	FUTURE	EVENT	LV	Λ
) · · · · ·	2800	FUTURE	EVENT	AR	
		<i>.</i>			
sec	3015	FUTURE	EVENT	PAUS	<u> </u>
		7 3 6 m			
sec	. <i>-</i>	PAST	EVENT	DECL	. 0
	800	PAST	EVENT	AR	. 0
sec	840		EVENT	AR	. 0
sec	930	PAST	EVENT	AR	
sec	1000	PAST	EVENT	AR	0
sec	1001	PAST	EVENT	PAUS	0
customer	1	BEING	SERVED	БеС	400
customer	2	IN	LINE	sec	300
customer	3	IN	LINB	sec	200
customer	4	IN	LINE	sec	300
customer	5	COMING	IN	sec	250
customer	1	TRACE	TRACE	800	-1
customer	2	TRACE	TRACE	840	-1
customer	3	TRACE	TRACE	930	-1
customer		TRACE	TRACE	1000	-1
customer	<b>-</b>	TRACE		-1	
0	0	MEAN	RESPONSE	0	
				<del></del>	

# [図33]

customer 1	TRACE TRACE	800 1200
customer 2	TRACE TRACE	840 -1
customer 3	TRACE TRACE	930 -1
customer 4	TRACE TRACE	1000 -1
	TRACE TRACE	1 -1
customer 5	TRACE TRACE	<u> </u>

## 【図27】

sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	1200	FUTURE	EVENT	LV	0
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
	840	PAST	EVENT	AR	0
	930	PAST	EVENT	AR	0
sec	1000	PAST	EVENT	AR	0
sec	- O	PAST	EVENT	DECL	0
	1001	PAST	EVENT	PAUS	0
customer	5	COMING	IN	sec	250
customer	3	IN	LINE	sec	200
customer	2	IN	LINE	sec	300
customer	4	IN	LINE	sec	300
			4		
customer	ī	BEING	SERVED	sec	400
customer	5	TRACE	TRACE	-1	-1
customer	1	TRACE	TRACE	800	-1
customer	2	TRACE	TRACE	840	-1
customer	3	TRACE	TRACE	930	-1
customer	4	TRACE	TRACE	1000	-1
0	0	MEAN	RESPONSE	0	

# [図31]

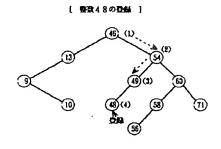
customer 1	GONE	AWAY	SEC 400
customer 2	BEING	SERVED	SEC 300
customer 3		LINE LINE	SEC 200 SEC 300
customer 5	COMING	IN	SEC 250

【図34;

[図44]

未到着 5 待ち行列 | 窓口 4.3 | 2 ——銀行内——

退去 1



【図28】

customer	1	BEING	SERVED	sec	400
customer	1	TRACE	TRACE	800	
customer			EVENT	×2	
<u> </u>		***************************************	DVDMI		_ <del></del>
C analana	2		TTM		300
customer			LINE	aec.	300
customer			TRACE	840 x2	<u>-</u>
customer		WRITE	EVENT	<u> x2</u>	2
customer	3	IN	LINE	sec	200
customer		TRACE	TRACE	930	
customer			EVENT	<b>x</b> 2	2
	<u> </u>		_=		
customer	4	TN	LINE	SAC	300
	· · · · ·		TRACE	1000	- =
customer				1000	
customer	9	WRITE	EVENT	x2	
customer	<b>. 5</b>	COMING		sec	250
customer	5		TRACE	-1	-1
customer		· - ·	EVENT	ж2	
			<del></del>		
Sec	1000	PAST	EVENT	AR	0
	1000		EVENT	x2	<b>.</b>
	1000	WKITE	V V LA L		
	1200	711655	TITTING.		
	1200	FUTURE		rv	
sec	1200	WRITE	EVENT	x2	2
sec	2800	FUTURE		AR	
sec	2800	WRITE	EVENT	x2	2
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
	3051		EVENT	<b>x</b> 2	<b></b> -
		***************************************	~, ~		
600	<u> </u>	DACM	EXTEND	DECT	<u> </u>
sec			EVENT	DECL	
eec	<u> </u>	WRITE	EVENT	x2	
	200				
	800		EVENT	AR	
sec	800	WRITE	EVENT	<b>x2</b>	2
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	840		EVENT	<b>x</b> 2	2
					<del></del>
500	930	DACT	EVENT	מג	^
				AR	
sec	930	WKITE	EVENT	x2	
<u>0</u>	0	MEAN	RESPONSE	0	
0	0	WRITE	EVENT	x2	2
<del></del>					

【图29】

sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
	930		EVENT	AR	0
sec	1000	PAST	EVENT	AR	0
sec	1200	FUTURE	EVENT	LV	0
FUTURE	EVBNT	DEUS	0	PAUS	0
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	1001	PAST	EVENT	PAUS	0
CONTINUE	0	WDTMD	EVENT	PAUS	0
	0	VATED TO HOLD	EVENT	PAUS	0
x1	1		EVENT	PAUS	0
x2	2	WRITE	EVENT	PAUS	0
х3	3	WRITE	EVENT	PAUS	0
sec	0	PAST	EVENT	DECL	0
customer	4	TRACE	TRACE	1000	-1
customer	1	TRACE	TRACE	800	-1
customer	2	TRACE	TRACE	840	-1
customer	3	TRACE	TRACE	930	-1
customer	5	TRACE	TRACE	-1	-1
. 0	0	MEAN	RESPONSE	0	

# 【図35】

sec	1500	FUTURE	EVENT	ΓΛ	0
sec	2800	FUTURE		AR	
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	0	PAST	EVENT	DECL	0
	800		EVENT	AR	0
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
sec	1000	PAST	EVENT	AR	0
sec	1200	PAST	EVENT	LV	0
sec	1201	PAST	EVENT	PAUS	0
customer	1	GONE	AWAY	SEC	400
customer	2	BEING	SERVED	SEC	300
customer		IN	LINE	SEC	
customer	4	IN	LINE		300
customer	5	COMING	IN	SEC	250
customer	. 1	TRACE	TRACE	800	1200
customer	2	TRACE	TRACE	840	. <u>-1</u>
customer			TRACE	930	-1
customer	. 4	TRACE	TRACE	1000	-1
customer	5	TRACE	TRACE	-1	-1
400	1	MEAN	RESPONSE	400	

# [図36]

sec	1500	FUTURE	EVENT	LV	0
sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	0	PAST	EVENT	DECL	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
sec	1000	PAST	EVENT	AR	0
sec	1200	PAST	EVENT	LV	0
sec	1201	PAST	EVENT	PAUS	0
customer	1	GONE	AWAY	sec	400
customer	2	BEING	SERVED	sec	300
customer	3	IN	LINE	sec	200
customer	4	IN	LINE	sec	300
customer	5	COMING	IN	sec	250
	-				
customer	1	TRACE	TRACE	800	1200
customer	2	TRACE	TRACE	840	-1
customer	3	TRACE	TRACE	930	-1
customer	4	TRACE	TRACE	1000	-1
customer	5	TRACE	TRACE	-1	-1
400	1	MEAN	RESPONSE	400	
<del></del>	<u> </u>				

## [図37]

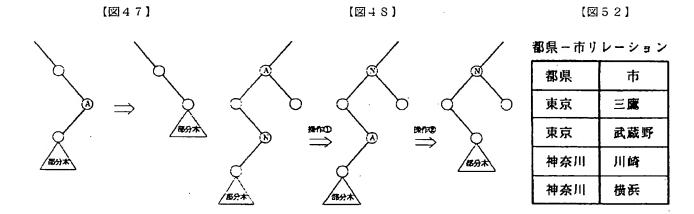
sec	2800	FUTURE	EVENT	λR	0
sec	1500	FUTURE	EVENT	LV	0
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	840	PAST	EVENT	AR	0
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
	1000	PAST	EVENT	AR	0
sec	0	PAST	EVENT	DECL	0
sec	1200	PAST	EVENT	LV	0
sec	1201	PAST	EVENT	PAUS	
	* :				
customer	5	COMING	IN	sec	250
					· ·
customer	3	IN	LINE	sec	200
customer	4	IN	LINE		300
<del></del>					
customer	2	BEING	SERVED	sec	300
<del></del>					
customer	1	GONE	AWAY	sec	400
customer	5	TRACE	TRACE	-1	-1
customer	ī	TRACE	TRACE	800	1200
customer	·	TRACE	TRACE	840	-1
customer		. <i></i>	TRACE	930	. <b></b>
customer	,	<del></del>	TRACE	1000	-1
					· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
400	1	MEAN	RESPONSE	400	

【図38】

customer	1	GONE	AWAY	Sec	400
customer	1	TRACE	TRACE	800	1200
customer			EVENT	<b>x</b> 2	
Customer		MALIE	DARMI	X_	
		<u> </u>			
customer	2	BEING	SERVED	sec	300
customer	2	TRACE	TRACE		
customer			EVENT	840 x2	·
Constant		MILLE	LVERI		
customer			LINE	sec	200
customer	_ 3_	TRACE	TRACE	930	-1
customer		WRITE	EVENT	930 x2	2
customer	4	TN	LINE	600	200
				sec	. 5 0 0
customer		<i></i>	TRACE	1000	
customer	4	WRITE	EVENT	x2	2
customer	5	COMING	IN	sec	250
customer			TRACE		-=
Chat care				<del>-1</del>	
customer		WRITE	BVENT_	x2	2
sec	1000	PAST	BVENT	AR	0
	1000	WRTTE	EVENT	x2	2
500	1200	DACO	RVENT	LV	^
					<b> 1</b>
sec	1200	WRITE	RVENT	x2	2
	_				
sec	1500	FUTURE		LV	0
sec	1500	WRITE	EVENT	<b>x</b> 2	2
Sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
	2800	WRITE			· <u>-</u>
Sec	2000	WRITE	EVENT	x2	2
sec	3051	FUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	305i	WRITE	<del></del>	<b>x2</b>	2
	<del>-</del>		_ · <b>_ · ·</b>		
sec	0	DACM	EVENT	DECL	
sec	<u> </u>	WRITE	EVENT	x2	<u>Z</u>
	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	800	WRITE		<b>x</b> 2	
	<del></del>				
sec	840	Dacm	EVENT	1.5	
	940			AR	
sec	840	WRITE	EVENT	x2	
		·			
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
sec	930	WRITE	EVENT	<b>x</b> 2	2
<u> </u>	0	WRITE	EVENT		2
		WKITE	EVENT	x2	

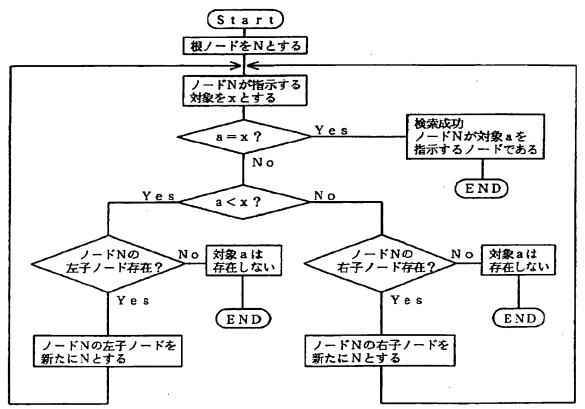
# 【図39】

sec	2800	FUTURE	EVENT	AR	0
sec	800	PAST	EVENT	AR	0
sec	840		EVENT	AR	0
sec	930	PAST	EVENT	AR	0
sec	1000		EVENT	AR	0
sec	1500	PUTURE	EVENT	LV	0
sec	1200	PAST	EVENT	LV	0
PUTURE	EVENT	DEUS	0	PAUS	0
sec	3051	PUTURE	EVENT	PAUS	0
sec	1201	PAST	EVENT	PAUS	0
CONTINUE	0	WRITE	EVENT	PAUS	0
<b>x</b> 0	0		EVENT	PAUS	0
x1	1	WRITE	EVENT	PAUS	0
x2	2	WRITE	EVENT	PAUS	0
<b>x</b> 3	3	WRITE	EVENT	PAUS	0
sec	0	PAST	EVENT	DECL	0
customer	1	TRACE	TRACE	800	1200
customer	4	TRACE	TRACE	800	-1
customer	2	TRACE	TRACE	840	-1
					÷
customer	3	TRACE	TRACE	930	-1
customer	5	TRACE	TRACE		<u>-1</u>

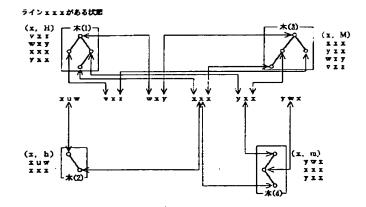


【図42】

### [ 二分探索木での対象 a の探索 ]

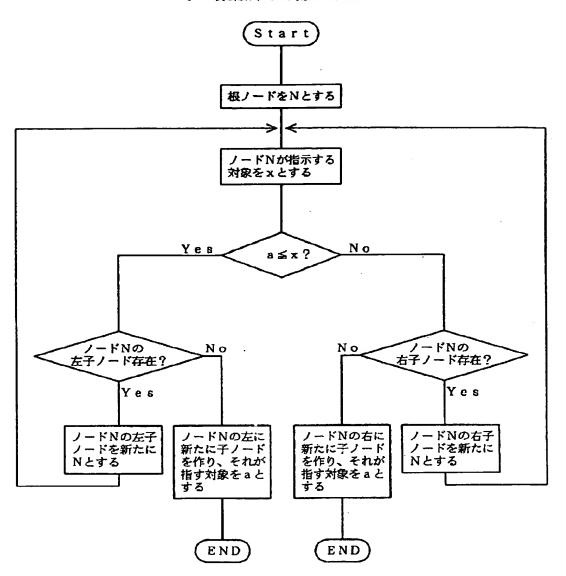


【図49】



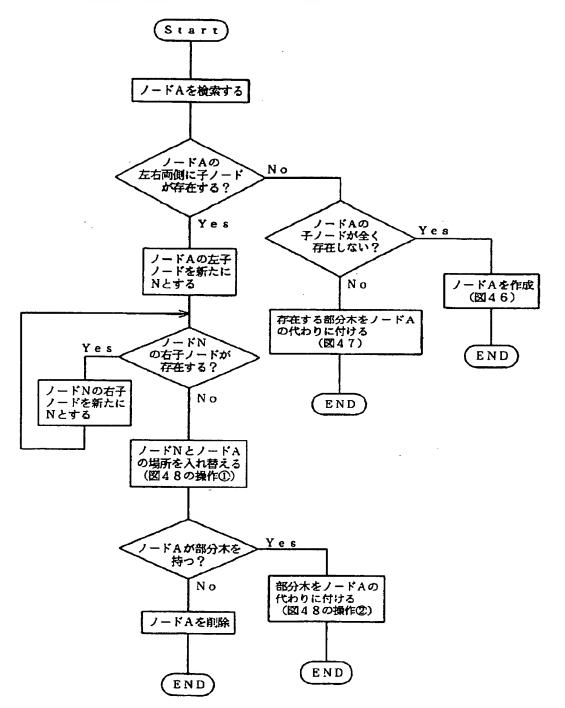
[図43]

### [ 二分探索木での対象 a の登録 ]



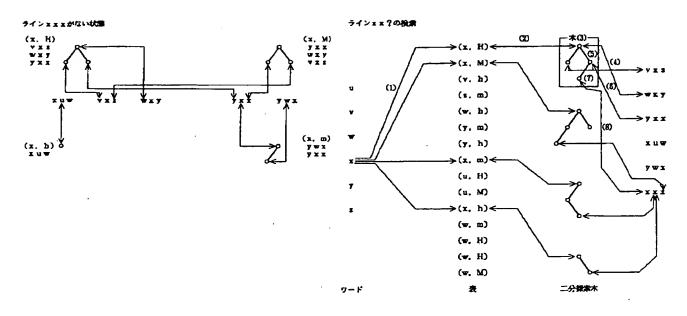
【図45】

### [ 二分探索木での対象 a を指示するノードAの削除 ]



【図50】

【図51】



【図53】

従業員リレーション

番号	氏名	生年	職種	都
1	上村 誠	' 61	工員	製造
2	斎藤 二郎	' 67	販売	営業
3	三浦 浩二	' 63	工員	製造
4	飯田 康夫	' 65	工員	製造
5	藤原 清	64	販売	営業

部	部長		
製造	田中一郎		
営業	佐々木洋二		

### フロントページの続き

(72) 発明者 今野 宏

神奈川県川崎市幸区柳町70番地 株式会社 東芝柳町工場内 (72) 発明者 和田 維作

神奈川県川崎市幸区柳町70番地 株式会社 東芝柳町工場内